# HETEROGENEOUS INTER-SIMULATOR COOPERATIVE DISTRIBUTED COMPUTING METHOD AND SYSTEM THEREFOR

Publication number: JP9311852

Inventor: KA KIRIN: IHARA SHIGEO

1997-12-02

Applicant: HITACHI LTD

Classification:

Publication date:

- international: G06F17/11; G06F17/50; G06F19/00; G06F17/11; G06F17/50; G06F19/00; (IPC1-7): G06F17/00;

G06F17/11; G06F17/50

- European: G06F17/50C2

Application number: JP19960128111 19960523 Priority number(s): JP19960128111 19960523

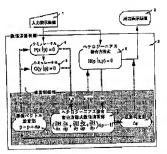
Also published as:

EP0809200 (A2) US5926403 (A1) EP0809200 (A3)

Report a data error here

### Abstract of JP9311852

PROBLEM TO BE SOLVED: To unite heterogeneous simulators with a high efficiency in regard to high speediness safety and scalability by setting a simulator consisting of a parameter and a variable and parameter value to a numerical arithmetic unit. SOLUTION: A numerical arithmetic unit 3 includes an arithmetic control part 7 which consists of a heterogeneous junction variational equation numerical arithmetic part 8, a convergence decision part 9 for parameter p and a retrieval vector setting part 10 for parameter p and has an agent function. The part 8 substitutes the parameter value p and the variable value (x) and (v) for a heterogeneous junction equation 6 and extracts the substitution value H. Then a heterogeneous junction variational equation composed by the extracted value H is solved so as to calculate an increment &Delta p of parameter p. The part 9 decides the convergence of the increment &Delta p. If the increment &Delta p is converged, the value of global consistent solutions p, (x) and (y) are shown on an output display device 2.



Family list

4 family members for: JP9311852

Derived from 3 applications

Back to JP931

1 Method and system for concurrent computing between heterogeneous

simulators
Inventor: HO SHIRUN (JP); IHARA SIGEO (JP)
Applicant: HITACHI LTD (JP)

EC: G06F17/50C2 IPC: G06F17/11; G06F17/50; G06F19/00 (+4)

Publication info: EP0809200 A2 - 1997-11-26 EP0809200 A3 - 2000-02-09

2 HETEROGENEOUS INTER-SIMULATOR COOPERATIVE DISTRIBUTED

COMPUTING METHOD AND SYSTEM THEREFOR

Inventor: KA KIRIN; IHARA SHIGEO Applicant: HITACHI LTD

EC: G06F17/50C2 IPC: G06F17/11; G06F17/50; G06F19/00 (+6) Publication info: JP9311852 A - 1997-12-02

3 Method and system for concurrent computing between heterogeneous

simulators
Inventor: HO SHIRUN (JP); IHARA SIGEO (JP)
Applicant: HITACHI LTD (JP)

EC: G06F17/50C2 IPC: G06F17/11; G06F17/50; G06F19/00 (+4)

Publication info: US5926403 A - 1999-07-20

Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号 特開平9-311852

(43)公開日 平成9年(1997)12月2日

(51) Int.Cl. <sup>6</sup>	識別記号	庁内整理番号	FI			技術表示箇所
G06F 17/00			G06F	15/20	D	
17/11				15/32		
17/50				15/60	6 1 2 G	

	審查請求	未請求 請求項の数10 OL (全 18 頁)			
特顯平8-128111	(71)出願人	000005108 株式会社日立製作所			
平成8年(1996)5月23日	東京都千代田区神田駿河台四丁目 6 番地				
	(72)発明者	何 希倫 東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内			
	(72)発明者	井原 茂男 東京都国分寺市東恋ケ籍1丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内			
	(74)代理人	弁理士 小川 勝男			
		特額平8-128111 (71)出源人 平成8年(1996) 5月23日 (72)発明者			

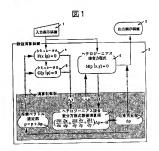
## (54) 【発明の名称】 ヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティング方法及びシステム

#### (57) 【要約】

【課題】 物理現象が複雑化し異種シミュレータ間を接合方程式に基づいて選結するために、従来技術の非結合 法又は結合法のデメリットを解決し高速且つ安定なシステムを提供する。

【解決手段】 数値演算装置 2にヘテロジーニアス接合 変分方程式数値演算部 8 と収束判定部 9 と探索ペクトル 設定部 10 とからなる演算部創館 3 を設ける。ヘテロジ ニアス接合変分方程式数値演算部 8からジミュレータ んとシミュレータ B 及び・ラロジーニアス接合 にパラメータ値と変数値を人出力することで、数1のヘ テロジーニアス接合変分方程式を形成しグローバルコン シスタントを解を求める。

【効果】 あらゆる先端科学技術分野において物理現象 が複雑化した場合に、シミュレーションエンジニアは、 ヘテロジーニアスな接合方程式を設定するのみで自動的 にグローバルコンシスタントな解が得られることから、 オベレータの解析と設計を載めて効果的に支援できる。



【特許請求の範囲】

「請求項」 入力表示表型と 数値高段表面及び出力表示 装置を模式とコンピュータを用いて、パラメータと整数 で規定されるすくなくとも 2 種類のシミュレータ及び該 パラメータと変数とを関係づけるペテロジーニアス様ち 存起状に関する簡単を上記入力表すとた情報から上記数値高 算装置と入力設定し、入力設定した情報から上記数値高 算装置でグローバルコンシスタントを解を求め、求めた 解を上記出力表示表面に表示するペテロジーニアスなシ ミュレータ間の協場分散コンピューティング方法であっ で、上弦数値高速を置向にある。 京制時部を設け、該エージェント機能を持する高 京制時部を設け、該エージェント機能は以下の処理から なることを特徴とするペテロジーニアスなシミュレータ 側の協場分散 コンピューティング方法。

1

- (1.1)上記パラメータに対して各シミュレータより 得られたローカルコンシスタントな解を取り出す処理。(1.2)上記パラメータと変数とをすくなくとも1個
- のヘテロジーニアス接合方程式に代入して代入値を取り 出す処理、
- (1.3)取り出した代入値及び上記パラメータと変数 20 に関するヘテロジーニアス接合変分方程式を解くことで パラメータの変化分を求める処理、
- (1, 4) 該変化分の収束性を判定する処理、
- (1.5) 収束していなければ、上記パラメータを所定 量だけ変化させ上記(1.1)~(1.4) を繰り返す 処理.
- (1. 6) 収束していれば、グローバルコンシスタント な解を上記出力表示装置に出力する処理。

【請求項 2】 入力表示装置と数値演算装置及び出力表示 装置を増えたコンピュータを用いて、パラメータ p と変 数 x で規定される第1のショレータ、パラメータ p と 変数 y で規定される第 2 のシミュレータ とのシータ P と変数 x 、 y とを関係づけるペテロジーニアス接合方 程式に関する情報を上記人力元装置から上記数値演算 装置に入力設定し、入力設定した情報からクローバルコ ンシスタントな解り、x 、y を求め、求めた解を上記出 力表示装置に表示するペテロジーニアスなシミュレータ 間の協調が脱コンピューティング方法であって、上記数 値演算数置々に設けた就算例解的により以下の処理をお こなうことを特徴とするペテロジーニアスなシミュレー 40 夕間の協調が設コンピューティング方法。

- (1. 1) パラメータ値 p に対して第1のシミュレータ より得られたローカルコンシスタントな解 x と第2のシ ミュレータより得られたローカルコンシスタントな解 y を取り出す処理。
- (1.2)上記パラメータ値pと変数値x、yをヘテロ ジーニアス接合方程式に代入して代入値Hを取り出す処 理、
- (1.3)取り出した代入値日及び上記パラメータpと 1、---、δρ1だけ変調したp+δρ1、---、p変数x、yに関するヘテロジーニアス接合変分方程式を50 +δρ1及びpを複数の第1のシミュレータと複数の第

解くことでパラメータpの変化分△pを求める処理、

- (1.4) Apの収束性を判定する処理、
- (1.5) 収束していなければ、上記パラメータ p を所 定量だけ変化させ上記(1.1)~(1.4)を繰り返 す処理。
- (1. 6) 収束していれば、グローバルコンシスタント な解p、x、yの値を上記出力表示装置に出力する処 m
- 「耐東項3】パラメータ p と変数 v で規定される第1のシミュレータ、パラメータ p と変数 y で規定される第2のシミュレータ及がパラメータ p と変数 y で規定される第2のシミュレータ及がパラメータ p と変数 x 、y を関係づけるペテロジーニアス検合方配式に関する情報からグローバルコンシスタントを解p x 、y を求める数値演算差置と、求めた解p x 、y の値を表示する出力表示接置と、求めた解p x 、y の値を表示する出力表示接置とコンピューティングシステムであって、上記数値談算接置に以下の手段からなる談算制御能を設けたことを特徴とするペテロジーニアスなジュコレータ間の協調分散コンピューティングシステム。
- (2. 1)パラメータ値pに対して第1のシミュレータ より得られたローカルコンシスタントな解xと第2のシ ミュレータより得られたローカルコンシスタントな解y を取り出す手段。
- (2.2) 上記パラメータ値pと変数値x、yをヘテロジーニアス接合方程式に代入して代入値Hを取り出す手段。
- (2.3) 取り出した代人値日及び上記パラメータ値 p と変数値x、yに関するヘテロジーニアス接合変分方程 ) 式を解くことでパラメータ pの変化分 A p を求める手 の
  - (2. 4) Δpの収束性を判定する収束判定手段、
  - (2.5) 収束していなければ、上記パラメータ p を所 定量だけ変化させ上記(2.1)~(2.4)を繰り返 す探索ペクトル設定手段、
  - (2.6)収束していれば、グローバルコンシスタントな解p、x、yの値を上記出力表示装置に出力する手段。
- 【請求項4】請求項2項記載のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティング方法であって、上記(1.1)の処理は以下の(3.1)と(3.
- 2) の処理からなり、上記(1.2)の処理は以下の (3.3) と(3.4)の処理からなることを特徴とする るハテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューディング方法。
- (3. 1) 上記数値演算装置に複数の第1のシミュレータと複数の第2のシミュレータを入力認定してパラメータ値p (p 1、 ---、p 1) に対して微小変化量 $\delta$  p 1、 ---、 $\delta$  p 1 だけ変調したp +  $\delta$  p 1、 p 2、 p 2 を複数の第 1 のシミュレータと複数の第

2のシミュレータに送り出す処理、

- (3. 2)複数の第1のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントな解 $x + \delta x 1$ 、 -  $x + \delta x m$ 、 $x と複数の第2のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントな解<math>y + \delta y 1$ 、 -  $x + \delta y 1$ 、  $y \in \mathbb{R}$  +  $\mathbb{R}$  + +  $\mathbb{R}$  +  $\mathbb{R}$
- (3.3) 上記数値演算装置に複数のヘテロジーニアス 接合方程式を入力設定してパラメータ値  $p+\delta p1$ 、p-ー、 $p+\delta p1$ 、 $p \ge 変数値 x+\delta x1$ 、---、x $+\delta xm$ 、 $x \ge y+\delta y1$ 、---、 $y+\delta yn$ 、 $y \ge$ 複数のヘテロジーニアス接合方程式に送り出す処理、
- (3. 4) 複数のヘテロジーニアス接合方程式での分散 処理により得られた代入値H+δH1、---、Hを取 h出すが理。

(高東項毛) 請求項3項記載のペテロジーニアスなシミュレータ間の協頭が数コンピューティングシステムであって、上記 (2. 1) の手段は以下の(4. 1) の手段と (4. 2) の手段からなり、上記 (2. 2) の手段は以下の(4. 3) の手段と (4. 4) の手段からなることを特徴とするペテロジーニアスなシミュレータ間の協 20 無分徴コンピューティングシステム。

- (4. 2) 複数の第1のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントな解 $x+\delta x 1$ 、-  $x+\delta x m$ 、x と複数の第2のシミュレータでの 30 分散処理により得られたローカルコンシスタントな解 $y+\delta y 1$ 、- - +  $\delta y n$ 、y を取り出す手段、
- (4.3) 上記数値演算装置に複数のペテロジーニアス 接合方観式を入力設定してパラメータ値  $p+\delta p1$ 、 ー、、 $p+\delta p1$ 、 $pと変数値 x+\delta x1$ 、ーー、、 $x+\delta$  xm、x と $y+\delta$  y1、ーー、、 $y+\delta$  yn、y を 複数のペテロジーニアス接合方程式に送り出す手段、
- (4.4) 複数のヘテロジーニアス接合方程式での分散 処理により得られた代入値 $H+\delta H1$ 、---、Hを取 り出す手段。

「請求項目 計 請求項 2 項記載のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティング方法であって、上記 (1. 1) の処理は以下の (5. 1) の処理は (5. 2) の処理からなり、上記 (1. 2) の処理は以下の (5. 3) の処理は以下の (5. 4) の処理からなり、上記 (1. 3) の処理は以下の (5. 5) の処理は以下の (5. 7) の処理は以下の (5. 7) の処理は以下の (5. 7) の処理は以下の (5. 7) の処理があなり、上記 (1. 5) の処理がよび下の (5. 7) の処理がるなり、上記 (1. 5) の処理がらなることを特 微とするヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散 コンピューティング方法。

- (5. 1) 上記数値網算装置に複数の第1のジミュレータと複数の第2のジミュレータを入力設定し、パラメータ値 ρを低量 Δ pに対する複数の変化量係数α (α1、α2、ーー)からなるパラメータ値 pα1、pα2、ーーーを複数の第1のジミュレータと複数の第2のシミュレータと複数の第2のシミュレータと複数の第2のシミュレータに入力設定する数則。
- (5.2) 複数の第1のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントを解αα1、xα2、---と複数の第2のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントを解γα1、yα2、---を取り目す処理。
  - (5.3) 上記数値演算装器に複数のヘテロジーニアス 接合方程式を設定して、パラメータ値 pal、pa2、 ーーと変数値 xal、xa2、ーーとyal、ya 2、ーーを複数のヘテロジーニアス接合方程式に代入 する処理。
  - (5.4) 複数のヘテロジーニアス接合方程式での分散 処理により得られた代入値 H 1、H 2、ーーーを取り出 す処理。
- (5.5) Ηα1、Ηα2、ーーーの中でノルムが最小 となり且つ前回の繰り返し演算における日のノルムの最 小値より小さくなるΗαを設定する処理、
  - (5.6) 設定したHαに対してヘテロジーニアス接合 変分方程式を解くことでパラメータPの増加量ΔPを求 みみ処理
  - (5.7) 求めた増加量Δ Pに対する上記複数の増加量 係数α (α1、α2、…) からなる新しいパラメータ値 Pα1=P+α1ΔP、Pα2=P+α2ΔP、…を設 きする処理。
- (5.8) 設定した新しいパラメータ値にもとずき上記 (1.1) … (1.4) を繰り返す処理。

【請求項7】請求項3項記載のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協議列後コンピューティングシステムであって、上記(2.1)の手段は以下の(6.1)の手段と(6.2)の手段からなり、上記(2.3)の手段と(6.4)の手段からなり、上記(2.3)の手段は以下の(6.5)の手段と(6.6)の手段と(6.6)の手段からなり、上記(2.3)の手段は以下の(6.5)の手段と

- (6. 6) の手段からなり、上記(2. 5)の手段は以 下の(6. 7)の手段と(6. 8)の手段からなること を特徴とするヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調 分散コンピューティング方法。
  - (6.1) 上記報前演算書 世報の第1のシミュレータと複数の第2のシミュレータを入力設定し、パラメータ傾の変を配置を対している対象の変化量係数α(α1、α2、一一)からなるパラメータ値ρα1、ρα2、一一を複数の第1のシミュレータと複数の第2のシミュレータに入力設定する手段。
- (6.2)複数の第1のシミュレータでの分散処理により得られたローカルコンシスタントな解xαI、xα502、---と複数の第2のシミュレータでの分散処理に

より得られたローカルコンシスタントな解ν αl、ν α 2. ---を取り出す手段、

(6.3) 上記数値演算装置に複数のヘテロジーニアス 接合方程式を設定して、パラメータ値 $p\alpha1$ 、 $p\alpha2$ 、 ---と変数値×α1、×α2、---とyα1、yα 2、---を複数のヘテロジーニアス接合方程式に代入 する手段.

- (6.4)複数のヘテロジーニアス接合方程式での分散 処理により得られた代入値日1、日2、−−−を取り出 す手段、
- (6.5) H a 1、H a 2、---の中でノルムが最小 となり且つ前回の繰り返し演算におけるHのノルムの最 小値より小さくなるHαを設定する手段、
- (6. 6) 設定したHαに対してヘテロジーニアス接合 変分方程式を解くことでパラメータPの増加量 Δ Pを求 める手段、
- (6.7) 求めた増加量 A P に対する上記複数の増加量 係数 $\alpha$  ( $\alpha$ 1、 $\alpha$ 2、…) からなる新しいパラメータ値  $P \alpha 1 = P + \alpha 1 \Delta P$ ,  $P \alpha 2 = P + \alpha 2 \Delta P$ , ...  $\delta B$ 定する手段、
- (6.8) 設定した新しいパラメータ値にもとずき上記 (2.1)…(2.4)による処理を繰り返す手段。

【請求項8】請求項6項記載のヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の協調分散コンピューティング方法であっ て、上記(5.5)の処理は以下の(7.1)の処理を 含み、上紀(5.7)の処理は以下の(7.2)の処理 を含むことを特徴とするヘテロジーニアスなシミュレー タ間の協調分散コンピューティング方法。

(7. 1) H a 1、H a 2、---の中でノルムが最小 となるΗαが前回の繰り返し油質における日のノルムの 30 場小値より大きい場合は、αを1/8倍する処理。 (7. 2) パラメータ値pの増加量 Δ pに対する3つの

増加量係数0.5α、α、2.0α(0<α<1)を設定 する処理。

【請求項9】請求項7項記載のヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の協調分散コンピューティングシステムであ って、上記 (6.5) の手段は以下の (8.1) の手段 を含み、上記 (6.7) の手段は以下の (8.2) の手 段を含むことを特徴とするヘテロジーニアスなシミュレ ータ間の協調分散コンピューティングシステム。

- (8. 1) H a 1、H a 2、---の中でノルムが最小 となるH a が前回の繰り返し滴算におけるHのノルムの 最小値より大きい場合は、αを1/8倍する手段、
- (8.2) 上記パラメータ値pの増加量∆pに対する3 つの増加量係数 $0.5\alpha$ 、 $\alpha$ 、 $2.0\alpha$  ( $0<\alpha<1$ ) を

【請求項10】請求項2項記載のヘテロジーニアスなシ ミュレータ間の協調分散コンピューティング方法であっ て、上記(1.3)におけるヘテロジーニアス接合変分 分方程式であることを特徴とするヘテロジーニアスなシ ミュレータ間の協調分散コンピューティング方法。

# 【発明の詳細な説明】

[10001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ナノメートル素 子、超高速流体力学、ミリ波モノリシック集積回路、又 は、磁気記憶素子等あらゆる先端科学技術分野の解析や 設計に活用されているシミュレータ又はCADシステム (Computer Aided Design)に係 わり、特に、異種のシミュレータ間を効率良く結合させ ることでグローバルコンシスタントな解を求めて、而 も、協調分散処理を用いての超高速性、極安定性、スケ ーラビリティーに優れたへテロジーニアスなシミュレー 夕間の協調分散コンピューティング方法及びシステムに 関するものである。

#### [0002]

【従来の技術】通常、シミュレータを利用する際、図 6 に示すように、オペレータはマウスやキーボード及びデ ィスプレイ等からなる入力表示装置1を介して、材料や 構造モデリング、物理モデリング、数値計算手法の数値 実験モデリング等におけるパラメータ値ρを設定する。 このパラメータ値pに基づき、CPU(Central Processing Unit) やメモリ及びネット ワークから構成された数値 演算装置 3 がシミュレーショ ンプログラムに基づいて演算処理を実行し、パラメータ 値pより形成された非線形連立方程式の変数x、yのセ ルフコンシスタント解を求める。変数値x、vの結果 は、データ又はグラフィックカルな形でディスプレイ等 からなる出力表示装置 2 に表示されオペレータの解析や 設計を支援する。

【0003】しかし、近年、科学技術分野の発展が著し く、解析や設計の対象となる系は材料的に又構造的に多 様化のトレンドにある。それに伴って、物理メカニズム は益々混迷の度を増し物理モデリング及び数値計算手法 は複雑化の一途を辿っている。そのために、シミュレー タ開発のエンジニアが直面している重要課題として、物 理モデルが複雑になればなるほどプログラム開発日程が 延び、而も、数値演算時間が膨大になることがある。

【0004】図6に示すように、パラメータpと変数x 40 からなるシミュレータAとパラメータpと変数 y からな るシミュレータBがある。物理現象が複雑化して、パラ メータpと変数x、yを関係づけるヘテロジーニアス接 合方程式6が形成されたものとする。具体例として、ナ ノメートル素子は、電極を含め殆どの領域は汎用の古典 的な流体シミュレータの適用範囲内にある。一方、ナノ メートル構造の極微細な領域においては、トンネル効果 等の量子輸送シミュレータを適用しなければならない。 全系に適用可能な統合的なシミュレータを再構築するか わりに、各シミュレータを適材適所に活用する手段を選 方程式はヘテロジーニアス接合方程式に対する一次の変 50 択すれば、古典論と量子論の境界領域において電流連続 性を保証すべき接合方程式が形成される。又、J.F.B ourgatらは、Contemporay Math ematics Vol.157, PP.377-39 8,1994において、超高運航空力がに適用すべくポ ルツマン方程式とオイラー方程式又はナビエストークス 方程式の超力を付出問題が世界条件としての接合方程 式を述べている。ミリ波モノリシック集積回路において は、電子素子に適用すべき汎用流体シミュレータと空間 伝搬するミリ波に適用すべき取出流か3つよりである。 づくシミュレータ及び堤界線域における接合方程式が挙 10 げられる。更に、磁気配業子の同時流低再生シミュレータションにおいては、記憶・32 エレータと再生シミュレー ーションにおいては、記憶・32 エレータと再生シミュレー クタ及び接合方程式が形成される等、上記物理現象の複 総化に伸ってあらゆる先端科学技術分野で直面する課題

【0005】選常、シミュレーションエンジニアは、ヘテロジーニアスな接合方程式6をプログラミング構築してシミュレータ及を組み合わせる方法をとる。まず、入力表示装置1を介して数値減算装置3にパラメータ値内を設定する。パラメータ値内に対し20シェレータBを関立する。パラメータ値内に対し20シェレータBより得られたローカルコンシスタントな解メとシミュレータBより得られたローカルコンシスタントな解メとシミュレータBより得られたローカルコンシスタントな解メを大望が一定アス接合方程式6に送り、ヘテロジーニアス接合方程式6に送り、ヘテロジーニアス接合方程以を解くことでパラメータの収集性を判断して、収集していなければ探熱ペクトル設定部10にあいて40月だけ増加させた新しいパラメータ値内を設定して上記手順を繰り返し、収集していれば出力表示装置2にてグローパルコンジスタントな解り、×、マの値を表示する。30

#### [0006]

【発射が解決しようとする問題】図6の方法は非結合法 と呼ばれ、ヘテロジーニアス接合方程式6を倒防に開発 可能であることからプログラム開発規模はまれ程大きく なく、一回の繰り返しの所要時間も少ない。しかし、パ ラメータ中や変数×、yの増加量が独立に求められてい ることから繰り返し回数が増し、極めて収束性が悪く発 散する危険性が高い。

【0007】一方、図7の方法は結合法と呼ばれ、パラメータ中や変数水、ソの増加量が従綱的に求められてい 40 ることから安定を収束性を有するが、シミュレータ A とシミュレータ B を市様等するためにプログラム開発規模は構めて大き く、又、一回の構り返しの所受時間が著しく増加する機点がある。要するに、上記手結合法及び結合法はそれぞれに高速性、安定性に関してメリットとデメリットを含んでいることである。本発明の目的は、これら従来技術の課題を解決し、超高速性、梅安定性、スケーラゼリティーに復れたハテロジニニアスをシミュレータ間の協調分数コンピューティング方法及びシステムを提供するこ 50 の

#### とにある。

#### [00008]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調 分散コンピューティング方法及びシステムは以下の

(1) ~ (7) に述べるような構成にした点に特徴があ

【0009】(1)図1に示すように、数値演算装置3 内に、ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算部8と パラメータ pの収束判定部 9及びパラメータ pの探索べ クトル設定部10とから構成されてエージェント機能を 有する演算制御部7を設ける。 ヘテロジーニアス接合 変分方程式数値演算部8においては、パラメータ値pに 対してシミュレータAより得られたローカルコンシスタ ントな解 x とシミュレータ B より得られた ローカルコン シスタントな解 v を取り出す。又、上記数値演算部 8 は、パラメータ値pと変数値x、yをヘテロジーニアス 接合方程式6に代入して代入値Hを取り出す。これら取 り出した値より形成されたヘテロジーニアス接合変分方 程式を解くことでパラメータnの増加量Apを求める。 【0010】収束判定部9においては、△pの収束性を 判断する。収束していなければ、探索ベクトル設定部1 0において Δ pを増加させた新しいパラメータ値pを設 定し、再びシミュレータからローカルコンシスタントな

のにおいて Δ p を物面させた新しいパラメータ傾りを設 定し、再びシミュレータからローカルコンシスタントな 解を取り出す手順を繰り返す。収取していれば、出力表 示破盤 2 に グローパルコンシスタントな解 p、x、yの 値を表示する。 【0011】 (2)上記(1)に記載のヘテロジーニア

【0011】(2)上記(1)に記載のパテロシーニア スなシミュレータ間の協調分散コンピューティングシス 30 テムの演算制御館?において、図2に示すように、協調 分散型機分演算制御部11を設ける。

【0012】協調分散型線分演算制御部11において は、数価演算装置3に複数のシミュレータAと複数のシ まレータB及び複数のヘテロジーニアス接合方程式6 を設定する。

【0014】 ヘテロジーニアス接合愛分方程式数値演算 部 8 からは、再びパラメータ値 $p+\delta p1$ 、 ---、  $p+\delta p1$ 、 p と変数値 $x+\delta x1$ 、 ---、  $x+\delta x$  m、 x と $y+\delta y1$ 、 ---、  $y+\delta yn$ 、 y を協調分 散型数分類 抑制即部 1 1 に設定する。

【0015】更に、協調分散型微分演算制御部11にお いては、設定されたパラメータ値p+δp1、---、 p+δpl、pと変数値x+δx1、---、x+δx m、xとy+ $\delta$ y1、---、y+ $\delta$ yn、yを複数の ヘテロジーニアス接合方程式6に送り出し分散処理によ り得られた代入値H+δH1、---、Hを取り出しへ テロジーニアス接合変分方程式数値演算部8に送り出 す。これらパラメータ値  $p + \delta p 1$ 、---、 $p + \delta p$  nと変数値x+δx1、---、x+δxm、xと  $y + \delta y1$ 、---、 $y + \delta yn$ 、y及び代入値H +  $\delta$ H1、---、Hから形成されたヘテロジーニアス接合 変分方程式を解くことでパラメータ値pの増加量△pを 求める。

【0016】(3)上記(1)又は(2)に記載のヘテ ロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューテ ィングシステムの演算制御部7において、図3に示すよ うに、探索ベクトル設定部10、協調分散型演算制御部 12及び最適探索ベクトル設定部13を設ける。 【0017】探索ベクトル設定部10においては、パラ メータ値 p の増加量 Δ p に対する複数の増加量係数 α

(α1、α2、---) からなる新しいパラメータ値p

 $\alpha 1$ ,  $p \alpha 2$ , --- ( $p + \alpha 1 \Delta p$ ,  $p + \alpha 2 \Delta p$ , ---) を協調分散型演算制御部12に設定する。 【0018】協調分散型演算制御部12においては、数 値油篦装置3に複数のシミュレータAと複数のシミュレ - タB及び複数のヘテロジーニアス接合方程式6を設定 する。 次に、パラメータ値 p α 1、p α 2、---を 複数のシミュレータAと複数のシミュレータ Bに送り出 す。複数のシミュレータAでの分散処理により得られた ローカルコンシスタントな解x a1、x a2、---と 30 複数のシミュレータBでの分散処理により得られたロー カルコンシスタントな解γα1、γα2、---を取り

出してヘテロジーニアス接合変分方程式の数値演算部8 【0019】ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算 部8からは、再びパラメータ値pα1、pα2、---と変数値x a 1、x a 2、---とy a 1、y a 2、--\*

に送る。

\* - を協調分散型演算制御部 1 2 に設定する。

【0020】協調分散型演算制御部12においては、設 定されたパラメータ値ρα1、ρα2、---と変数値 x α1, x α2, --- と y α1, y α2, --- をヘテ ロジーニアス接合方程式6に送り出し、分散処理させた 代入値Η α 1 、Η α 2 、ーーーを取り出して最適探索べ クトル設定部13に送り出す。

10

【0021】最適探索ベクトル設定部13においては、 H a 1、H a 2、---の中でノルムが最小となり且つ 10 前回の繰り返し演算におけるHのノルムの最小値より小 さくなるH aをヘテロジーニアス接合変分方程式数値演 算部8に送る。

【0022】ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算 部8においては、設定値αに対するパラメータ値ραと 変数値 $x\alpha$ 、 $y\alpha$ 及び代入値 $H\alpha$ から形成されたヘテロ ジーニアス接合変分方程式のみを解くことでパラメータ 値 D の増加量 A D を求める。

【0023】(4)上記(3)に記載のヘテロジーニア スなシミュ レータ間の協調 分散コンピューティングシス 20 テムの探索ベクトル設定部10においては、図4に示す ように、パラメータ値pの増加量△pに対する3つの増 加量係数0.5α、α、2.0α(0<α<1)を設定す

【0024】最適探索ベクトル設定部13においては、  $H \alpha 1$ 、 $H \alpha 2$ 、---の中でノルムが最小となる $H \alpha$ が前回の繰り返し演算におけるHのノルムの最小値より 大きい場合は、αを1/8倍して探索ベクトル設定部1 0に送る。

【0025】(5)上記(1)、(2)、(3)又は (4) に記載のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協 調分散コンピューティングシステムのヘテロジーニアス 接合変分方程式数値演算部8において、ヘテロジーニア ス接合方程式に対する一次の変分方程式(数1)を設定 する。

[0026] 【数1】

 $\left(\frac{\partial H}{\partial x}\frac{\partial x}{\partial p} + \frac{\partial y}{\partial H}\frac{\partial y}{\partial p} + \frac{\partial H}{\partial p}\right)$ 

[0027] (6) 上記(1)、(2)、(3) 又は (4) に記載のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協 孤分数コンピューティングシステムにおいて、図5に示 すように、パラメータ p と変数 x 、 y 、 --- - からなる 三つ以上のシミュレータ4、5、5′及びパラメータp と変数x、y、---を関係づけるヘテロジーニアス接 合方程式6を入力表示装置1から数値演算装置3に設定 し、設定したヘテロジーニアス接合方程式に対応したへ※ ※ テロジーニアス接合変分方程式数値演算部 8' を設け

【0028】(7)上記(6)に記載のヘテロジーニア スなシミュレータ間の協調分散コンピューティングシス テムにおいて、上記ヘテロジーニアス接合方程式に対す る一次の変分方程式(数2)を設定する。 [0029]

[数2]

【0030】本発明のヘテロジーニアスなシミュレータ 間の協調分散コンピューティング方法及びシステムは、 従来技術の非結合法又は結合法を活用した場合に比較し て、 高速性、 安定性、 スケーラビリティーの観点から異 種のシミュレータ間を高効率に結合する極めて優れた方 法及びシステムであることを述べる。

【0031】図7の結合法に基づいて、シミュレータA とシミュレータB及びヘテロジーニアス接合方程式6か\*

\* ら形成される非線形連立方程式F(x | p) = 0、G  $(y \mid p) = 0$ 及びH  $(p \mid x, y) = 0$ のグローバル コンシスタントな解を求める。非線形連立方程式に対す る一次の変分方程式は、数3となる。ここで、パラメー タp、変数 xとyの個数は各々1、m、n個である。 10 [0032] 【数3】

 $\begin{vmatrix} \frac{\partial \mathbf{H}}{\partial \mathbf{p}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{j} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & \frac{\partial \mathbf{H}}{\partial \mathbf{x}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{j} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & \frac{\partial \mathbf{H}}{\partial \mathbf{x}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{j} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{j} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{k} \\ \mathbf{k} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{k}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K} \end{vmatrix} & 0 \\ \frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{K}} \begin{vmatrix} \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \\ \mathbf{K} \end{vmatrix} &$ 

【0033】又、数3を△pについて解けば数4が得ら \* [0034] れる。

$$\left\{ \begin{array}{ll} (k) & -1(k) & (k) & (k) & -1(k) & (k) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial p}) & (\overline{\partial p}) & (\overline{\partial p}) & (\overline{\partial Q}) & (\overline{\partial Q}) & (\overline{\partial p}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) & (\overline{\partial x}) \\ (\overline{$$

【0035】更に、シミュレータAからは数5、シミュ ★【0036】 レータ B から は数 6 が得られることからヘテロジーニア

ス接合方程式の一次変分方程式は数1となる。

$$\left(\frac{\partial x}{\partial p}\right) = -\left(\frac{\partial F}{\partial x}\right) \left(\frac{\partial F}{\partial p}\right), \quad (F) = 0$$

[0037]

$$\left(\frac{\partial \mathbf{y}}{\partial \mathbf{p}}\right)^{(\mathbf{k})} = -\left(\frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{y}}\right)^{-1} \left(\frac{\partial \mathbf{G}}{\partial \mathbf{p}}\right)^{(\mathbf{k})}, \quad (\mathbf{G}) = 0$$

【0038】上記のように、従来技術の結合法に対し て、直接的にシミュレータAとシミュレータBより得ら れるローカルコンシスタント解を用いることで、数3は 数1のヘテロジーニアス接合の一次変分方程式に縮約 し、而も、従来技術の非結合法で用いるヘテロジーニア 50 ミュレータ間の高速且つ安定な協調分散コンピューティ

ス接合方程式6と同次元の式である。このことは、高速 性は従来技術の非結合法と同等であり、且つ、安定性は 結合法と同等であることを示す。従って、上記(1)又 は(5)を特徴とするシステムはヘテロジーニアスなシ

ングシステムとなる。 又、数1のヘテロジーニアス接 合の一次変分方程式を形成する場合、数5はパラメータ 値 $p+\delta p1$ 、---、 $p+\delta p1$ とpに対して1+1個のシミュレータAでの分散処理により得られたローカ ルコンシスタントな解 $x+\delta x1$ 、---、 $x+\delta x$ m、xを用いることで得られる。数6はパラメータ値p + δ p1、---、p + δ p l と p に対して l + 1 個の シミュレータ B での分散処理により得られた ローカルコ ンシスタントな解 $v+\delta v1$ 、---、 $v+\delta vn$ 、vを用いることで得られる。更に、パラメータ値pと変数 10 値x、yの組として(p+δp1、x、y)、---、  $(p+\delta p 1, x, y), (p, x+\delta x 1, y), -$ --,  $(p, x+\delta xm, y)$ ,  $(p, x, y+\delta y)$ 1), ---,  $(p, x, y+\delta yn)$ , (p, x,y)を1+m+n+1のヘテロジーニアス接合方程式6 での分散処理より得られた代入値H+よH1、---、 Hを用いれば数1のヘテロジーニアス接合変分方程式が 形成される。上記のように、1+1個のシミュレータA と1+1個のシミュレータB及び1+m+n+1個のへ テロジーニアス接合方程式6への協調分散処理を行え ば、ヘテロジーニアス接合方程式6と数1のヘテロジー ニアス接合の一次変分方程式が同次元であることから、 一回の繰り返し演算時間は従来技術の非結合法と同程度 である。而も、繰り返し回数は従来技術の結合法と同程 度であることから極めて高速性を増すことになる。従っ て、上記(2)又は(5)を特徴とするシステムはヘテ ロジーニアスなシミュレータ間の超高速且つ安定な協調 分散コンピューティングシステムである。 【0039】又、複数のパラメータ値pa1、pa2、

--- (p+a1 Δp, p+a2 Δp, ---) に対し 30 て、複数のシミュレータAと複数のシミュレータBでの 分散処理より得られたローカルコンシスタントな解χα 1、x a 2、---とy a 1、y a 2、---、及び、複 数のヘテロジーニアス接合方程式6での分散処理より得 られた代入値 日 α 1 . 日 α 2 . ---から数 1 のヘテロ ジーニアス接合の一次変分方程式が形成される。その際 に、Ha1、Ha2、---の中でノルムが最小となる Haのみを選択しヘテロジーニアス接合変分方程式を解 くことで最適パラメータ値pに対するΔpを得る。尚、 Hα1、Hα2、---の中でノルムが最小となるHα 40 が前回の繰り返し演算におけるHのノルムの最小値より 大きい場合は、αを1/8倍して前述の手順を繰り返 す。上記に示すように、複数のシミュレータAと複数の シミュレータB及び複数のヘテロジーニアス接合方程式 6への協調分散処理を行えば、従来技術の結合法による よりも最適な探索ベクトルが設定されることから繰り返 し回数が減少し超高速性及び高い収束性が得られる。従 って、上記(3)、(4)又は(5)を特徴とするシス テムは、ヘテロジーニアスなシミュレータ間の超高速日 つ極安定な協調分散コンピューティングシステムであ

【0040】又、パラメータpと変数x、y、---か らなる二つ以上のシミュレータA、B、---及びパラ メータpと変数x、y、---を関係づけるヘテロジー ニアス接合方程式に対する グローパルコンシスタント解 n、x、v、---を求める場合は、ヘテロジーニアス 接合変分方程式の数値演算部に数2のヘテロジーニアス 接合の一次変分方程式を設定する。シミュレーションエ ンジニアは、ヘテロジーニアス接合方程式を新たに設定 するのみで、従来技術の非結合法よりも高速、且つ、結 合法よりも高い収束性が得られる。従って、上記(6) 又は(7)を特徴とするシステムは、ヘテロジーニアス なシミュレータ間の超高速且つ極安定な高いスケーラビ リティーを有する協調分散コンピューティングシステム である。

14

[0041]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を図面によ り詳細に説明する。

【0042】図14は、ヘテロジーニアスなシミュレー 夕間の協調分散コンピューティングに関する実行環境で ある。インサーネット141に繋がれたワークステーシ ョン142のクラスタ143、又は、内部通信バス14 5 に繋がれた多数のRISCプロセッサで構成された網 並列コンピュータ144等、ネットワーク環境下のハー ドウェアトにインプリメントされた品種のシミュレータ の協調を図りながら分散実行する環境を示している。 【0043】図1は、本発明のヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの本 発明に係わる構成の第1の実施例を示すブロック図であ

【0044】本実施例において、入力表示装置1を介し て、パラメータnと変数xからなるシミュレータAとパ ラメータ p と変数 v からなるシミュレータ B 及びパラメ ータ値pを数値演算装置3に設定する。数値演算装置3 は、シミュレーションプログラムに基づいて消算処理を 実行し、パラメータ値 p より形成された非線形連立方程 式のセルフコンシスタント解x、vを求める。変数値 x、yは、データ又はグラフィカルな形で出力表示装置 2に表示される。今、物理現象が複雑化して、パラメー タ p と変数 x 、 y を関係づけるヘテロジーニアスな接合 方程式が形成されるものとする。再び、入力表示装置 1 を介してヘテロジーニアスな接合方程式6を数値演算装 置3に設定し、グローバルコンシスタントな解p、x、 vを求める。 本発明は、数値演算装置3において、へ テロジーニアス接合変分方程式数値演算部8、パラメー タ p の収束判定部9とパラメータ p の探索ベクトル設定 部10から構成された演算制御部7を設ける。 ヘテロジ ーニアス接合変分方程式の数値減算部8は、パラメータ 値pに対してシミュレータAより得られたローカルコン 50 シスタントな解xとシミュレータBより得られたローカ 15

ルコンシスタントな解yを取り出す。又、数値演算部8 は、パラメータ値pと変数値x、yをヘテロジーニアス 接合方程式6に送り代入値目を取り出す。パラメータ値 D、変数値x、v及びHの値より形成された数1のヘテ ロジーニアス接合の一次変分方程式を解くことでパラメ 一夕値pの増加量 ∆pを求める。収束判定部9において は、Δρの収束性を判断する。もし、収束していなけれ ば、探索ベクトル設定部10においてΔpだけ増加させ た新しいパラメータ値」を設定し、再びシミュレータか Sローカルコンシスタントな解を取り出す手順を繰り返 10 す。収束していれば、出力表示装置2にてグローバルコ ンシスタントな解p、x、yの値を表示することができ る。ここで、数1のヘテロジーニアス接合の一次変分方 程式は 図7に示した従来技術として安定な結合法の数 3と等価であり、而も、図6に示した従来技術として高 速な非結合法のヘテロジーニアス接合方程式6と同次元 であることから、本システムはヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の高速且つ安定な協調分散コンピューティン グシステムである。

【0045】本発明の数値演算装置3における演算制御 20 部の処理手順を図15に示す。パラメータ値 pの増加量 Λ n が収束するまで (プロック151) Δ p を増加させ た新しいパラメータ値pを設定し(プロック152)処 理手順を繰り返す。 Δ p を得るには、まず、パラメータ 値pに対してシミュレータAの非線形連立方程式F(x  $| p \rangle = 0$ を解くことでローカルコンシスタントな解x を得る処理(プロック153)、シミュレータBの非線 形連立方程式  $G(y \mid p) = 0$  を解くことでローカルコ ンシスタントな解yを得る処理(ブロック153)、及 び、パラメータ値 p と変数値 x 、y をヘテロジーニアス 30 接合方程式6のH(p|x、y)に代入した値Hを得る 処理(ブロック154)を実行する。その後、パラメー タ値p、変数値x、v及びHの値より形成されたヘテロ ジーニアス接合の一次変分方程式を解く処理(プロック 155)を実行することで∆nを求めることができる。 【0046】図2は、本発明のヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの本 発明に係わる構成の第2の実施例を示すプロック図であ

【0047】本実施例では、図1に示す第1の実施例に 40 おける演算制御部において、協調分散型微分演算制御部 11を設ける。

 【0050】協調分散型微分演算制御部11は、パラメ ータ値 pと変数値 x、 y の組として (p+δpl、x、 y), ---,  $(p+\delta p 1, x, y)$ ,  $(p, x+\delta$  $x1, y), ---, (p, x+\delta xm, y), (p,$  $x \cdot y + \delta y \cdot 1 \cdot --- \cdot (p \cdot x \cdot y + \delta y \cdot n)$ (p、x、v)を設定する。又、数値演算装置3に1+ m+n+1個のヘテロジーニアス接合方程式6を設定す る。設定されたパラメータ値pと変数値x、vの組を1 +m+n+1個のヘテロジーニアス接合方程式6に送り 出し、分散処理させたHの値H+δH1、---、Hを 取り出して (∂H/∂x) I×m、(∂H/∂y) 1× n、( $\partial H / \partial p$ )  $1 \times 1$ を形成してヘテロジーニアス 接合変分方程式数値演算部8に送り出す。これら(∂x  $/\partial p$ ) m×1,  $(\partial y/\partial p)$  n×1 $\geq$   $(\partial H/\partial$ x) 1×m、(∂H/∂y) 1×n、(∂H/∂p) 及 びHの値から形成された数1のヘテロジーニアス接合の 一次の変分方程式を解くことでパラメータ値pの増加量 Δ pを求めることができる。ここで、1+1個のシミュ レータAと1+1個のシミュレータB及び1+m+n+ 1個のヘテロジーニアス接合方程式6への協調分散処理 を行えば、数1のヘテロジーニアス接合の一次変分方程 式とヘテロジーニアス接合方程式6が同次元であること から、従来技術の非結合法と一回の繰り返し演算時間は 同程度である。而も、繰り返し同数は従来技術の安定な 結合法と同程度であることから、本システムはヘテロジ ーニアスなシミュレータ間の超高速且つ安定な協調分散 コンピューティングシステムである。

【0051】本発明の数値該算装置 3 における協調分散 型 数分流算 割削節を含めた 処理手順を図 1 6 に示す。パラメータ値 p の増加量 4 p か成史するまで(プロック 1 6 1)  $\Delta$  p を増加させた新しいパラメータ値 p を設定し (プロック 1 6 2) 処理手順を繰り返す。 4 p を得むに よまず初めに、パラメータ値 p (p 1、 ---、 p 1) に対して 微小変化量  $\delta$  p ( p 1、 ---、 p 1 ) に対して 微小変化量  $\delta$  p 1、 ---、 p 4  $\delta$  p 1  $\delta$  p 2 を設定する (プロック 1 6 3 )。 設定されたパラメータ値 p +  $\delta$  p 1、 ---、 p +  $\delta$  p 1  $\delta$  p に対して  $\delta$  +  $\delta$  p 1  $\delta$  p に対して  $\delta$  +  $\delta$  p 1  $\delta$  p 1、 ---、 p +  $\delta$  p 1  $\delta$  p に対して  $\delta$  +  $\delta$  p 1  $\delta$  p に対しる手機のシミュレータ A における 非線形速 立方程式  $\delta$  ( $\delta$  p  $\delta$  p - 0  $\delta$  p  $\delta$  b における 非線形速 立方程式  $\delta$  ( $\delta$  p  $\delta$  p - 0  $\delta$  p  $\delta$  b における 非線形速 立方程式  $\delta$  ( $\delta$  p  $\delta$  p - 0  $\delta$  p  $\delta$  b における 非線形速 立方程式  $\delta$  ( $\delta$  p  $\delta$  p - 0  $\delta$  p  $\delta$  b における 非線形速 立方程式  $\delta$  ( $\delta$  p  $\delta$  p - 0  $\delta$  p  $\delta$  b  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  c  $\delta$  p  $\delta$  c  $\delta$ 

17

ンシスタントな解 $x + \delta x 1$ 、 ---、  $x + \delta x m$ 、 x と  $y + \delta y 1$ 、 ---、  $y + \delta y n$ 、 y を 得る処理(プロック164、165)、及び、  $(\partial x / \partial p) m \times 1$  と  $(\partial y / \partial p) n \times 1$  を形成する処理(プロック166)を実行する。

(0 0 5 2 )次に、パラメータ値 p と変数値 x 、 y の組 として (p + δ p l, x , y)、 ---、 (p + δ p l, x , y)、 (p, x + δ x l, y)、 ---、 (p, x + δ x m, y)、 (p, x, y + δ y l)、 - --、 (p, x, y + δ y n)、 (p, x, y) を設立 10 する (プロック16 7)。設定された/ラメータ値 pと 変数値 x , y の組に対して、 l + m + n + 1 個のヘテロ ジーニアス接合方程式60 H (p | x, y) に分散処理 ほより代入することで日 + δ H l, ---、 lを得る処 理 (プロック16 8)、及び、 (∂ H / ∂ x) l x m, (∂ H / ∂ y) l x n、 (∂ H / ∂ p) l x 1 を形成す る処理(プロック16 9)を実行する。 [0 0 5 3] これら (∂ x / ∂ p) m x l、 (∂ y / ∂ n x l y (∂ H / ∂ x) l x m, (∂ H / ∂ y) l

【0053】 これち (0×/0p) m×1、(0y/0p) n×1と(0H/0x) 1×m、(0H/0y) 1 ×n、(0H/0p) 及びHの値から形成された数10 20 ヘテロジーニアス接合の一次の変分方程式を解く処理 (ブロック170) を実行することで△pを求めることができる。

【0054】図3は、本発明のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの本発明に係わる構成の第3の実施例を示すプロック図であ

【0055】本実施例では、図1に示す第1の実施例における演算制御部において、協調分散型演算制御部12及び場高線響家ベクトル形定部13を設ける。

[0058] ヘテロジーニアス接合変分方程式の数値演算部 8 は、再びパラメータ値 pa1、pa2、--- と変数値 xa1、xa2、--- とりなる。 xa2、--- となि xa3 とないが xa3 に記せする。

【0059】協調分散型演算制御部12は、パラメータ 値pと整数値x、yの組として(pa1, xa1, ya り、(pa2, xa2, ya2), ---を設定す る。又、数値演算装置3に複数のペテロジーニアス接合 方程式6を設定する。設定されたパラメータ値pと変数 値x、yの組(pa1, xa1, ya1)、(pa2, x a2, ya2)、---を複数のペテロジーニアス接合 方程式6に送り出し、分散処理させたHの値日a1、日 a2、----を取り出して最適探系ペクトル設定部13 に送り出す。

【0060】最適探索ベクトル部13は、Hα1、Hα 2、---の中でノルムが最小となり且つ前回の繰り返 し演算における日のノルムの最小値より小さくなるHα をヘテロジーニアス接合変分方程式の数値演算部8に送 ス

【0061】ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算 部8は、設定値αに対するパラメータ値p αと変数値x ーニアス接合の一次変分方程式のみを解くことで最適パ ラメータ値 p に対する増加量 Δ p を得る。 又、図 4 に示 すように、 Η α 1、 Η α 2、 --- の中で ノルムが最小 となるΗ α が前回の繰り返し演算における Ηのノルムの 最小値より大きい場合は、非線形性を弱めるために α を 1/8倍に縮小して上記手順を繰り返す。図3の中に示 した添え字のkは、k回目の繰り返し時の値であること を表している。ここで、複数のシミュレータAと複数の シミュレータB及び複数のヘテロジーニアス接合方程式 6への協調分散処理を行えば、従来技術の結合法よりも 最適探索ベクトルが設定されることから繰り返し回数が 減少し超高速性及び高い収束性が得られる。従って、本 システムはヘテロジーニアスなシミュレー 夕間の超高速 目つ極安定な協調分散コンピューティングシステムであ

【0062】本発明の数値演算装置3の演算制御部にお ける協調分散型演算制御部及び最適探索ベクトル設定部 を含めた処理手順を図17に示す。パラメータ値pの増 加量 Δ p が収束するまで (ブロック171) Δ p を増加 させた新しいパラメータ値 pを設定し処理手順を繰り返 す。 Δ pを得るには、まず、パラメータ値 pの増加量 Δ pに対する複数の増加量係数α (α1、α2、---) からなる新しいパラメータ値pα1、pα2、---(p+a1 Δp、p+a2 Δp、---) を設定する (プロック172)。パラメータ値pα1、pα2、-――に対して複数のシミュレータAにおける非線形連立 方程式 $F(x \mid p) = 0$ と複数のシミュレータBにおけ る非線形連立方程式G (y | p) = 0を分散処理により 解くことでローカルコンシスタントな解 $\times \alpha$ 1、 $\times \alpha$ 2、---とy α1、y α2、---を得る処理(プロ ック173、174) を実行する。

【0063】次に、パラメータ値pと変数値x、yの組

(pαl, xαl, yαl)、(pα2, xα2, yα2)、—— を複数のヘテロジーニアス接合方程式6の H(p|x, y)に分数処理により代入することでHα1, Hα2、——を得る処理(プロック175)を実行する。

【0065】図5は、本発明のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの第 204の実施例のブロック図である。

【0066】 本実施例では、例1に示す第1の実施例に おいて、パラメータりと変数×、y、ーーからなるへ テロジーニアスなシミュレータ4、5とその他のシミュ レータ5' ーー及びパラメータりと変数×、y、z、 ーーを関係が3のペテロジーニアス接合方配で、マ、へ テロジーニアス接合方配式に対応した変分方配式の数値 部策略3\*を設ける。

[0067] ペテロジーニアス接合変分方程式数値演算 30 部8 ' は、数 2 のペテロジーニアス接合方程式の一次変 分方程式を形成しいラメータ値 pの増加量 b を求める ことでグローバルコンシスタント解p、x、y を視る。ここで、シミュレーションエンジニアは、数 2 のペテロジーニアス接合変分方程式8'を新たに設定するのみで、従来接続の非結合性より高速、且つ、結合法より高い収束性が得られる。従って、本システムはヘテロジーニアスなシミュレータ間の超高速且つ極安定な高いスケーラビリティーを有する協調分散コンピューティングシステムである。

【0068】 図8は、本発明のヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調が散コンピューティングシステムにおけるナノメートル素子のシミュレーションに関する第5の実施例を示すプロック図である。

【0069】本実施例では、入力表示装置1を介して、 置子輸送シミュレータ4と古典輸送シミュレータ5を数 値前算装置3に設定する。数値前算装置3は、シミュレーションプログラムに基づかて前算処理を実行し、非線 形連立方程式の変数に対するセルフコンシスタントな解\* \* を求める。これら変数値は、データ又はグラフィカルな 形で出力表示装置2に表示される。

【0070】ナノメートル素子において、電極を含め殆 どの領域は汎用の古典輸送シミュレータ5の適用範囲内 にある。一方、ナノメートル構造の極微細な領域におい ては、トンネル効果等の量子輸送シミュレータ4を適用 しなければならない。図12のフローチャートに量子輸 送シミュレータ4の詳細を示す。まず、非平衡量子分布 間約方程式Wと暗界条件の量子分布関数f (x b. k b) に基づいて、ポテンシャルø(x) に対する量子分 布関数 f (x、k)を求める(プロック121)。次 に、ポアソン方程式Φと境界条件のポテンシャルφ (x b) に基づいて、量子分布関数f(x、k)により得ら れた電子密度n(x)(プロック122)に対するポテ ンシャルø (x)を求めて (ブロック123)、ポテン シャルと電子密度の増加量  $\Delta \phi$  (x) と  $\Delta n$  (x) が共 に収束条件を満たすまで上記手順を繰り返す(ブロック 124)。もし収束条件を満たしていれば、セルフコン シスタントな解である量子分布関数f(x、k)から電 流密度Jq(x)が得られる(プロック125)。又、 図13のフローチャートに古典輸送シミュレータ5の詳 細を示す。まず、電流連続方程式Nと境界条件の電子密 度n(xb)に基づいて、ポテンシャルø(x)に対す る電子密度 n (x) を求める (プロック131)。次 に、層子輸送シミュレータ4と同様にポアソン方程式の と境界条件のポテンシャル a (xb) に基づいて、電子 密度n(x)に対するポテンシャルa(x)を求めて (プロック132)、ポテンシャルと電子密度の増加量 Δφ(x) とΔn(x)が共に収束条件を満たすまで上 記手順を繰り返す (プロック133)。もし収束条件を 満たしていれば、セルフコンシスタントな解であるポテ ンシャルø (x) と電子密度 n (x) から電流密度 J c (x)が得られる(プロック134)。 【0071】全系に適用可能な統合的なシミュレータを

「明朝家するかわりに、パラメータ (x b) と変数 J q (x) からなる最手輸送シミュレータ 4とパラメータ (x b) と変数 J q (x b) と変数 J q (x b) と変数 J q (x b) と変数 J c (x ) からなる古典輸送シミュレータ 4 より得られる電流 密度 J q (x b) と活動輸送シミュレータ 4 より得られる電流 密度 J q (x b) と活動輸送シミュレータ 5 より得られる電流機度 J c (x b) に対して電流連続性を原証する数 7 のヘテロジーニアス接合方程式が形成される。再び、入力表示装置 を介してヘテロジーニアスを接合方程式のを数値を映数機可 8 に変した、グローバルコシシスタントな解f (x) 、J q (x) 、J c (x) を求め

[0072] 【数7]

50

# $H \{J^{q}(x_b), J^{c}(x_b)\} \equiv J^{c}(x_b) - J^{q}(x_b) = 0$

【0073】本発明は、図8に示すように、数値演算装 置3にヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算部8、 パラメータ p の収束判定部 9 とパラメータ p の探索ベク トル設定部10から構成された演算制御部7を設ける。 ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算部8は、パラ メータ値ø (xb) に対して量子輸送シミュレータ4よ り得られたローカルコンシスタントな解Jq(x)と古 10 タ値 $\phi$ (x b)の増加量 $\Delta$   $\phi$ (x b)を求める。 曲輪送シミュレータ5より得られたローカルコンシスタ ントな解 J c (x)を取り出す。又、数値演算部8は、\*

[数8]  $\left(\frac{9\overline{\mathbf{1}}_{\mathbf{d}}}{9\overline{\mathbf{H}}}\frac{9\Phi}{9\overline{\mathbf{1}}_{\mathbf{d}}} + \frac{9\overline{\mathbf{1}}_{\mathbf{c}}}{9\overline{\mathbf{H}}}\frac{9\Phi}{9\overline{\mathbf{1}}_{\mathbf{c}}} + \frac{9\Phi}{9\overline{\mathbf{H}}}\right)_{(\mathbf{k})} \nabla \phi_{(\mathbf{k}+\mathbf{1})} = -\mathbf{H}_{(\mathbf{k})}$ 

【0075】収束判定部9においては、Δφ(xb)の 収束性を判断する。もし、収束していなければ、探索べ クトル設定部 1 0 において Δ f (x b) を増加させた新 しいパラメータ値 a (xb)を設定して、再びシミュレ 20 ータからローカルコンシスタントな解を取り出す手順を 繰り返す。収束していれば、出力表示装置2にてグロー パルコンシスタントな解 $\phi$ (x)、Jq(x)、Jc

(x) の値を表示することができる。本システムは、従 来技術として安定な結合法と等価であり、而も、数8の ヘテロジーニアス接合の一次変分方程式と従来技術の非 結合法におけるヘテロジーニアス接合方程式 H 6 は同次 元であることが示せることから、本システムはナノメー トル素子シミュレーションに関する量子輸送シミュレー タと古典輸送シミュレータ間の高速且つ安定な協調分散 30 コンピューティングシステムといえる。

【0076】図9は、本発明のヘテロジーニアスなシミ ュレータ間の協調分散コンピューティングシステムにお けるナノメートル素子のシミュレーションに関する第6 の実施例を示すブロック図である。

【0077】本実施例では、図8に示す第5の実施例に おける演算制御部において、協調分散型演算制御部11 を設ける。

【0078】協調分散型微分演算制御部11は、パラメ ータ値φ (x b) {φ (x b 1) 、---、f (x b に対して微小変化量δφ(xb1)、---、δ φ (xb1) を変調したφ (xb) +δφ (xb1)、 ---、φ (xb) +δφ (xbl) とφ (xb) を設 定する。又、数値演算装置3に1+1個の量子輸送シミ ュレータ4と1+1個の古典輸送シミュレータ5を設定 する。次に、設定されたパラメータ値 $\phi$ (xb)+ $\delta$  $\phi$ (xb1), ---,  $\phi(xb) + \delta\phi(xb1) \ge \phi$ (x h) を1+1個の量子輸送シミュレータ 4と1+1 個の古典輸送シミュレータ5に送り出し、分散処理によ \* パラメータ値 ø (xb) と変数値 Jq (x)、 Jc (x) をヘテロジーニアス接合方程式6に送りHの値J c (xb) - Jq (xb) を取り出す。パラメータ値 ø (xb)、変数値」g(x)、Jc(x)及びHの値J c (xb) - Jq (xb) より形成された数8のヘテロ ジーニアス接合の一次変分方程式を解くことでパラメー [0074]

 $\delta$  i  $\alpha$  (x b 1), ---,  $\exists$   $\alpha$  (x b)  $\pm \delta$   $\exists$   $\alpha$  (x b 1-1) とJc (xb) +δJc (xb1), --–、Jc(xb)+δJc(xbl-1)を取り出して {∂ J q (x b) /∂φ (x b) } 1-1×1 ≥ {∂ J c (xb) / ðø (xb) } 1-1×1を形成してヘテ ロジーニアス接合変分方程式数値演算部8に送る。 【0079】ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算 部8は、再びパラメータ値  $\sigma(xb) + \delta \sigma(xb)$ 1), ---,  $\phi(xb) + \delta\phi(xb1) \ge \phi(x$ b) 及び変数値 jq(xb)+δ jq(xb1)、--b)  $+\delta J c (x b 1)$ , ---,  $J c (x b) +\delta J$ c (x b 1 - 1) を協調分散型微分演算制御部 1 1 に設

【0080】協調分散型微分演算制御部11は、パラメ ータ値φ (xb)と変数値 Jq (xb)、Jc (xb) の組として  $\{\phi(xb) + \delta\phi(xb1)\}$  、 Jq(xb)b), ic (xb)}, ---,  $\{\phi(xb) + \delta\phi$ (xb1), Jq(xb), Jc(xb)},  $\{\phi(xb)\}$ b) , Jq (xb) +δJq (xb1) , Jc (x b)  $\}$  , =--,  $\{\phi(xb), Jq(xb) + \delta Jq$ (xbl-1), Jc(xb),  $\{\phi(xb), Jq$ (xb),  $Jc(xb) + \delta Jc(xb1)$ }, ---,  $\{\phi(xb), Jq(xb), Jc(xb) + \delta J$ c(xb1-1)}, { $\phi(xb)$ , Jq(xb), Jc (x b) } を設定する。又、数値演算装置 3 に 3 1 ー 1個のヘテロジーニアス接合方程式6を設定する。設定 されたパラメータ値ø(x b)と変数値Jq(x b)、 Jc(xb)の組を31-1個のヘテロジーニアス接合 方程式6に送り出し、分散処理させたHの値H+δH 1、---、Hを取り出して {∂H/∂φ (xb)} 1  $\times 1$ ,  $\{\partial H/\partial Jq (x b)\} I \times I = 1$ 3 I c (x b) ト 1× | -1を形成してヘテロジーニア  (13)

Jq (xb) /∂φ (xb) } l-1×1と {∂Jc  $(xb)/\partial \phi (xb)$ }  $1-1\times1$  $\geq {\partial H}/\partial \phi$ (xb)}  $1 \times 1$ ,  $\{\partial H / \partial Jq (xb)\}$   $1 \times 1 -$ 1、 { a H / a J c (x b) } 1 × 1-1 及びHの値か ら形成された数8のヘテロジーニアス接合変分方程式を 解くことでパラメータ値 a (x b) の増加量 Δ a (x b) を求めることができる。ここで、1+1個の量子輪 送シミュレータ4と1+1個の古典輸送シミュレータ5 及び31-1個のヘテロジーニアス接合方程式6への協 調分散処理を行えば、数8のヘテロジーニアス接合の一 10 次変分方程式とヘテロジーニアス接合方程数6は同次元 であることから、一回の繰り返し演算時間は従来技術の 非結合法と同程度である。而も、繰り返し回数は従来技 術の安定な結合法と同程度であることから、本システム はナノメートル素子シミュレーションに関する量子輸送 シミュレータと古典輸送シミュレータ間の超高速且つ安 定な協調分散コンピューティングシステムといえる。 【0081】図10は、本発明のヘテロジーニアスなシ ミュレータ間の協調分散コンピューティングシステムに

【0082】本実施例では、図8に示す第5の実施例に おける演算制御部において、協調分散型演算制御部12 及び最適探索ベクトル設定部13を設ける。

7の実施例を示すプロック図である。

おけるナノメートル素子のシミュレーションに関する第 20

【0084】協調分散型流算制醇解12は、数値流算装置3に複数の量子輸送シミュレータ4と複数の古典輸送シミュレータ4と複数の古典輸送シミュレータ4と複数の古典輸送シミュレータ5を設定する。火水、パラメータ値(な b) α1、φ (x b) α2、ーーーを複数の電子輸送シミュレータ5 に送り出し、分散処理により得られたローカルコンスタントな解J q (x b) α1、J q (x b) α2、ーーーを取り出してヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算部8に送る。【0085】ヘテロジーニアス接合変分方程式数値演算部8に送る。第48は、再びイラメータ幅の(x b) α1、μ q (x b) α2、ーーーを変数値J q (x b) α1、J q (x b) α2、ーーーと変数値J q (x b) α1、J q (x b) α2、ーーーと変数値J q (x b) α1、J q (x b) α2、ーーーとは、(x b) α2、(x b) α2、ーーを協鳴分散型演更削離節12に設定する。

【0086】協調分散型演算制御部12は、パラメータ 値φ(xb)と変数値Jq(xb)、Jc(xb)の組 として{φ(xb)α1、Jq(xb)α1、Jc(x 24

[0087] 最適探索ベクトル設定部 13 は、Ha1、Ha2、 — — の中で Jル 払 版小となり 1 つ 前回の 物 D 返し 納算に おける H の J ル ム の 最小値 L り 小 さくなる H A を  $\Delta$  テ  $\Delta$  で  $\Delta$  と  $\Delta$  で  $\Delta$  を  $\Delta$  る。

【0088】 ヘテロジーニアス接合方程式数値演算部8 は、設定値 αに対するパラメータ値φ (x b) αと変数 値Jq(xb)α、Jc(xb)α及びHの値Hαから 形成された数8のヘテロジーニアス接合の一次変分方程 式のみを解くことで最適パラメータ値ø(xb)に対す る増加量 Δ φ (x b) を得る。又、図11に示すよう に、 $H\alpha1$ 、 $H\alpha2$ 、---の中でノルムが最小となる Hαが前回の繰り返し演算におけるHのノルムの最小値 より大きい場合は、非線形性を弱めるために $\alpha$ を1/8 倍に縮小して上記手順を繰り返す。図10の中に示した 添え字のkは、k回目の繰り返し時の値であることを表 す。ここで、複数の量子輸送シミュレータ 4と複数の古 典輪送シミュレータ5及び複数のヘテロジーニアス接合 方程式6への協調分散処理を行えば、従来技術の結合法 よりも最適探索ベクトルが設定されることから繰り返し 回数が減少し超高速性及び高い収束性が得られる。従っ て、本システムはナノメートル素子シミュレーションに 関する量子輸送シミュレータと古典輸送シミュレータ間 の紹高速目つ極安定な協調分散コンピューティングシス テムといえる。

【発明の効果】本発明によれば、従来技術の非結合法における収束不安定性及び結合法におけるシミュレータの 財務策によるプロゲラム開発の対大を防ぐことができ、而も、協調/散処理を活用することで非結合法の線 り返し所要時間より強い超高速性且つ結合法の収束性を 上回る権安定性を兼ね端えるととはなる。更に、物理現 象が益々複雑化した場合においても、シミュレーション エンジニアは、新たにヘテロジーニアスな接合方起式を 設定するのみで自動的にグローバルコンシスタントな解 が得られることから、オペレータの解析と設計を極めて 効果的に支援するコンピューティングシステムが需楽さ れる。

#### 【図面の簡単な説明】

[0089]

【図1】本発明の演算制御部7を特徴とするヘテロジー

(14)

ニアスなシミュレータ間の協調分散コンピューティング

システムのブロック図。 【図2】本発明の協調分散型微分演算制御部11を特徴

25

とするヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分散コ ンピューティングシステムのブロック図。

【図3】本発明の協調分散型演算制御部12及び最適探 索ベクトル設定部13を特徴とするヘテロジーニアスな シミュレータ間の協調分散コンピューティングシステム のブロック図。

【図4】本発明の最適探索ベクトル設定部13及び探索 10 ベクトル設定部10を特徴とするヘテロジーニアスなシ ミュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの プロック図。

【図5】 本発明の拡張したヘテロジーニアス接合変分方 程式数値演算部8'を特徴とするヘテロジーニアスなシ ミュレータ間の協調分散コンピューティングシステムの プロック図。

【図6】従来技術の非結合法を用いたシステムプロック

【図7】従来技術の結合法を用いたシステムプロック 図.

【図8】本発明の演算制御部7を特徴とするナノメート ル素子シミュレーションにおける量子輸送シミュレータ と古典輸送シミュレータ間の協調分散コンピューティン グシステムのプロック図。

【図9】本発明の協調分散型微分演算制御部11を特徴 とするナノメートル素子シミュレーションに おける量子 絵送シミュレータと古典輸送 シミュレータ間の協調分散 コンピューティングシステムのブロック図。

【図10】本発明の協調分散型演算制御部12及び最適 30 探索ベクトル設定部13を特徴とするナノメートル素子\*

\* シミュレーションにおける量子輸送シミュレータと古典 輸送シミュレータ間の協調分散コンピューティングシス テムのブロック図。

【図11】本発明の最適探索ベクトル設定部13及び探 - 索ベクトル設定部10を特徴とするナノメートル素子シ ミュレーションにおける量子輸送シミュレータと古典輸 送シミュレータ間の協調分散コンピューティングシステ ムのブロック図。

【図12】 量子輸送シミュレータにおける処理手順を示 すフローチャート。

【図13】古典輸送シミュレータにおける処理手順を示 すフローチャート。

【図14】 ヘテロジーニアスなシミュレータ間の協調分 散コンピューティング実行環境のシステム構成図。

【図15】図1における演算制御部7の処理手順を示す PAD図。

【図16】図2における協調分散型微分演算制御部11 を含んだ演算制御部の処理手順を示すPAD図。 【図17】図3における最適探索ベクトル設定部13を

含んだ浦賃制御部7の処理手順を示すPAD図。

## 【符号の説明】

1:入力表示装置、2:出力表示装置、3:数值演算装 置、4:シミュレータA又は量子輸送シミュレータ、 5:シミュレータB又は古典輸送シミュレータ、5' その他シミュレータ6:ヘテロジーニアス接合方程式。 6':拡張型のヘテロジーニアス接合方程式7:演算制 御部、9:収束判定部、10:探索ベクトル設定部、 8: ヘテロジーニアス接合変分方程式の数値演算部、 8':拡張型のヘテロジーニアス接合変分方程式の数値 溶質部、11;協調分數型微分溶質制御部、12;協調

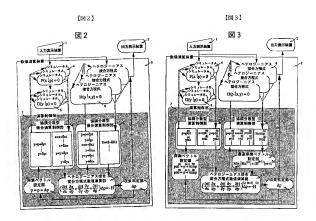
分散型演算制御部、13:最適探索ベクトル設定部。

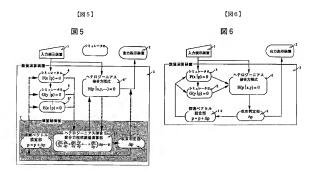
[図1]

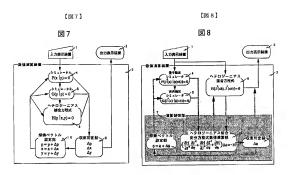
図 1 出力表示装 入力资示装置 P(x | p) = 0 協会市際式  $H(p \mid x,y) = 0$ 

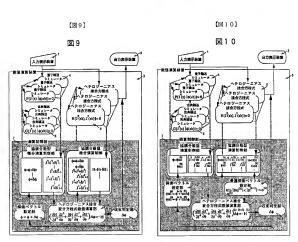
[34] 図 4

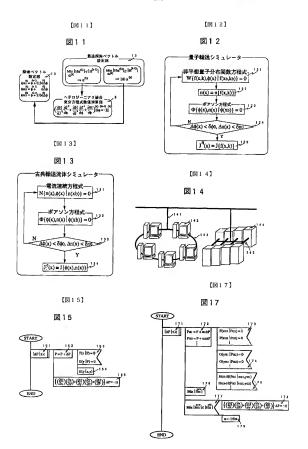
 $\min_{n \in \mathbb{N}} |Hu^{(n)}| \ge |H^0$ 











【図16】

図16

